Method for carrying out a secure transaction, especially downloading of software, between a mobile phone equipped with a SIM card and an application server, whereby hash encryption is used to ensure the transaction is secure

Patent number:

FR2831362

Publication date:

2003-04-25

Inventor:

DE BELEN PIERRE

Applicant:

BABEL SOFTWARE (FR)

Classification:

- international:

G07F7/10; H04Q7/32; G07F7/10; H04Q7/32; (IPC1-7):

H04L9/32; G06F17/60; H04L9/30; H04Q7/22

- european:

G07F7/10D2P; G07F7/10D4E; H04Q7/32S

Application number: FR20010013523 20011019 Priority number(s): FR20010013523 20011019

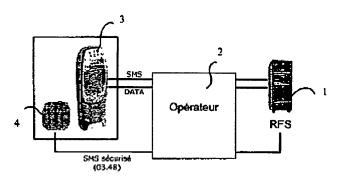
Report a data error here

Also published as:

WO03041022 (A1)

Abstract of FR2831362

Method has the following steps: public encryption keys are exchanged between subscriber and server; the subscriber sends a request file to the server for purchase of a downloadable application, whereby the file is sent as a message and a hash encrypted element; an order is transmitted to the subscriber from the server in the form of a signed file and a hash file; and finally transmission of the downloadable application (MIDLET) to the subscriber.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

BEST AVAILABLE COPY

FR 2 831 362 - A1

19 RÉPUBLIQUE FRANÇAISE

INSTITUT NATIONAL DE LA PROPRIÉTÉ INDUSTRIELLE

PARIS

11 No de publication :

2 831 362

(à n'utiliser que pour les commandes de reproduction)

②1 N° d'enregistrement national :

01 13523

(51) Int CI7: H 04 L 9/32, H 04 L 9/30, G 06 F 17/60, H 04 Q 7/22

(12)

DEMANDE DE BREVET D'INVENTION

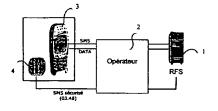
A1

- 22 Date de dépôt : 19.10.01.
- (30) Priorité :

- (71) Demandeur(s): BABEL SOFTWARE Société par actions simplifiée FR.
- Date de mise à la disposition du public de la demande : 25.04.03 Bulletin 03/17.
- (56) Liste des documents cités dans le rapport de recherche préliminaire : Se reporter à la fin du présent fascicule
- 60 Références à d'autres documents nationaux apparentés :

(72) Inventeur(s): DE BELEN PIERRE.

- (3) Titulaire(s) :
- Mandataire(s): BREESE MAJEROWICZ SIMONNOT.
- PROCEDE DE TRANSACTION SECURISEE ENTRE UN TELEPHONE MOBILE EQUIPE D'UN MODULE D'IDENTIFICATION D'ABONNE (CARTE SIM) ET UN SERVEUR D'APPLICATION.
- La présente invention concerne un procédé de transaction sécurisée entre un téléphone mobile équipé d'un module d'identification d'abonné (carte SIM) et un serveur d'application, caractérisé en ce qu'il comporte une étape d'échange sécurisé des clés publiques entre le serveur et l'abonné et d'enregistrement par l'abonné de la clé publique Ks_pub du serveur, et d'enregistrement sur le serveur de la clé publique Ku_pub de l'abonné, une étape d'achat d'applications téléchargeables consistant à préparer un fichier numérique de demande sur l'équipement mobile, et à transmettre au serveur d'une part ledit fichier numérique sous forme d'un message et d'autre part de transmettre un condensat chiffré, une étape de transmission de commande par le serveur à l'abonné sous forme d'un condensat dudit fichier, et une étape de transmission par le serveur à l'abonné d'une application téléchargeable [MIDLET] comprenant une partie seulement codée.





15

PROCEDE DE TRANSACTION SECURISEE ENTRE UN TELEPHONE MOBILE EQUIPE D'UN MODULE D'IDENTIFICATION D'ABONNE (CARTE SIM) ET UN SERVEUR D'APPLICATION

La présente invention concerne le domaine des transactions entre un serveur d'application et un équipement mobile, notamment un téléphone, équipé d'un module d'identification d'abonné, par exemple une carte SIM.

De tels équipements permettent d'échanger des données numériques sous une forme sécurisée, par exemple sous la forme de paquet de commande selon un format défini par la norme GSM 03.48.

Le but de l'invention est de proposer un procédé permettant d'assurer des échanges et transactions numériques entre un serveur d'application et un téléphone identifiés avec un haut degré de sécurité, par :

- une authentification de l'utilisateur par le serveur (paiement)
- une authentification du serveur par l'utilisateur 20 (réception de commandes)
 - une protection des droits (copyright) lors de l'exécution de MIDLET
 - une certification de la MIDLET par l'intermédiaire d'une signature.

A cet effet, l'invention concerne selon son acception la plus générale un procédé de transaction sécurisé entre un téléphone mobile équipé d'un module d'identification d'abonné (carte SIM) et un serveur d'application, caractérisé en ce qu'il comporte une étape d'échange sécurisé des clés publiques entre le serveur et l'abonné et d'enregistrement par l'abonné de la clé publique Ks_pub du serveur, et d'enregistrement sur le serveur de la clé publique Ku_pub de l'abonné, une étape d'achat d'applications téléchargeables

consistant à préparer un fichier numérique de demande sur l'équipement mobile, et à transmettre au serveur d'une part ledit fichier numérique sous forme d'un message et d'autre part de transmettre un condensat chiffré, une étape de transmission de commande par le serveur à l'abonné sous forme de fichier numérique signé et sous forme d'un condensat dudit fichier, et une étape de transmission par le serveur à l'abonné d'une application téléchargeable [MIDLET] comprenant une partie seulement codée.

- La présente invention sera mieux comprise à la lecture de la description d'un exemple non limitatif de réalisation, faisant référence aux dessins annexés où :
 - la figure 1 représente une vue générale de l'architecture du système mis en œuvre par l'invention ;
- 15 la figure 2 représente une vue schématique de la transmission de la clé publique de l'abonné au serveur
 - la figure 3 représente une vue schématique de la transmission de la clé publique du serveur à l'abonné
- La figure 4 représente une vue schématique de l'opération de 20 paiement
 - La figure 5 représente une vue schématique de l'opération de réception de commandes
 - Les figures 6 et 7 représentent des vues schématiques des opérations de protection des droits
- 25 Les figures 8 et 9 représentent des vues schématiques des opérations de vérification de la provenance et de l'intégrité des applications chargées.

L'invention met en œuvre un serveur d'application (1) comprenant un serveur de messages courts (SMS) via un 30 réseau de télécommunication exploité par un opérateur (2). L'abonné destinataire des services fournis par le serveur d'application (2) est équipé d'un équipement mobile, par

15

30

exemple un téléphone mobile (3) équipé de façon connue par un module d'identification de l'abonné (4) sous forme de carte SIM.

L'abonné et le serveur procèdent à un échange de 5 leurs clés publiques respectives.

Une première étape consiste à identifier l'abonné par le serveur d'application.

Pour relier, de façon certaine, un nom de client à une clé publique, on transmet au serveur la clé publique calculée par la carte grâce à un SMS sécurisé. Cette technique présente l'avantage de ne jamais faire sortir la clé publique de la carte.

Si le SMS sécurisé n'est pas utilisable, on pourra utiliser des certificats de tierce partie.

L'échange de clés s'effectue de manière aléatoire.

La figure 2 représente une vue schématique de l'opération de génération des clés publiques et privées de l'abonné. Le module d'identification de l'abonné (4) génère une bi-clé comportant :

20 - une clé privée Ku priv

- une clé publique Ku-pub.

Cette génération de bi-clé est réalisée dans la carte SIM, et n'est pas transmise à l'environnement de la carte.

La clé publique Ku_pub est transmise au serveur (1) dans le paquet de commande conforme à la norme GSM 03.48, dans le champ "DATA", sous forme de message court SMS sécurisé.

Le serveur génère également un bi-clé Ks-priv, Ks_pub comme représenté en figure 3. La clé publique Ks_pub est chiffré avec la clé publique Ku_pub de l'abonné est est transmise à l'abonné sous forme de message court SMS.

Le moteur d'application JAVA JAM de l'équipement mobile déchiffre le paquet de commande et enregistre sur la

mémoire de l'équipement mobile la clé publique Ks_pub du serveur.

Le procédé comporte des opérations d'achat d'application téléchargeable [MIDLETs].

L'achat de MIDLETS doit être sécurisé. Le but est de s'assurer que c'est bien le bon client qui donne l'ordre d'acheter. On doit donc signer la demande. La demande est émise par le canal modem. En effet pour acheter des MIDLETS l'utilisateur se servira du PACKAGE MANAGER qui initialise le modem.

La figure 4 représente une vue schématique de l'opération de paiement.

La demande de l'abonné prend la forme d'un fichier numérique qui est transmis au serveur (1) par le canal MODEM.

Parallèlement, l'équipement mobile calcule un condendat (5) [HASH] qui est transmis au serveur sous une forme chiffrée par une fonction de chiffrement F(RES, Ku_priv) avec la clé privée de l'abonné.

Le serveur vérifie l'intégrité de la demande et authentifie l'émetteur de la demande par recalcul du condensat du fichier numérique reçoit sur le canal Modem et par comparaison avec le condensat déchiffré avec la clé publique Ku publique de l'utilisateur, précédemment enregistrée.

La réception de commandes est décrite en référence 25 à la figure 5. Les commandes sont des instructions de service émises par le serveur (1) à l'intention d'un ou de plusieurs abonnées. Il s'agit par exemple d'une commande de chargement d'une application [MIDLET] sur un équipement abonné, ou d'effacement d'un telle application. Les commandes provenant du RFS par le canal SMS doivent être signées, pour être sûr qu'une commande, 'EFFACE' par exemple, a bien été envoyée par l'opérateur.

30

Le serveur (1) prépare un fichier numérique correspondant à la commande et la transmet par le canal Modem ou sous forme de message court SMS à l'abonné, sous une forme signé par une fonction de signature F(Sign, Ks_pub). Il calcule par ailleurs un condensat transmis à l'abonné. La carte SIM de l'abonné procède à un test de validité et exécute la commande si le test est positif.

Les figures 6 et 7 représentent des vues schématiques des opérations de protection des droits.

10 Cette opération permet d'éviter qu'une application [MIDLET] ne puisse être utilisée que par la personne qui l'a achetée.

Le serveur génère une clé symétrique aléatoire lors du chargement d'un fichier. Cette clé sert à crypter certaines parties de la MIDLET.

La MIDLET est ensuite envoyée avec la clé symétrique cryptée par la clé publique du client. La clé symétrique est alors décryptée dans la carte qui stocke un couple [MIDLETID, clé symétrique]

A chaque demande d'utilisation d'une MIDLET le moteur d'application JAVA JAM demande à la carte de décrypter (en utilisant la clé symétrique) les morceaux codés. On ne code pas toute la MIDLET car la bande passante entre la mémoire vive du téléphone et la carte SIM est assez faible.

Les figures 8 et 9 représentent des vues schématiques des opérations de vérification de la provenance et de l'intégrité des applications chargées.

On doit assurer la provenance et l'intégrité de la MIDLET. La vérification de la provenance est effectuée au chargement, et la vérification de l'intégrité à chaque utilisation.

Au chargement le serveur envoie la MIDLET et sa signature.

La carte décrypte la signature et sauvegarde le résultat de la fonction de HASH en association avec une ID de la MIDLET

La carte vérifie ensuite la validité de la 5 signature et communique le résultat à la JAM

 $\label{eq:Au chargement le serveur envoie la MIDLET et sa signature.$

La carte décrypte la signature est sauvegarde le résultat de la fonction de HASH en association avec une ID de 10 la MIDLET

La carte vérifie ensuite la validité de la signature et communique le résultat à la JAM

10

15

7 2831362

REVENDICATIONS

- 1 Procédé de transaction sécurisée entre un téléphone mobile équipé d'un module d'identification d'abonné (carte SIM) et un serveur d'application, caractérisé en ce qu'il comporte une étape d'échange sécurisé des clés publiques entre le serveur et l'abonné et d'enregistrement par l'abonné de la clé publique Ks pub du serveur, et d'enregistrement sur le serveur de la clé publique Ku pub de l'abonné, une étape d'achat d'applications téléchargeables consistant à préparer un fichier numérique de demande sur l'équipement mobile, et à transmettre au serveur d'une part ledit fichier numérique sous forme d'un message et d'autre part de transmettre un condensat chiffré, une étape de transmission de commande par le serveur à l'abonné sous forme de fichier numérique signé et sous forme d'un condensat dudit fichier, et une étape de transmission par le serveur à l'abonné d'une application téléchargeable [MIDLET] comprenant une partie seulement codée.
- 2 Procédé de transaction sécurisée selon la revendication 1, caractérisé en ce que l'étape d'échange sécurisé des clés publiques comporte une étape de génération par le module d'identification de l'abonné (4) d'une bi-clé comportant une clé privée Ku_priv et une clé publique Ku-pub et une opération de transmission de la clé publique Ku_pub au serveur (1) sous forme de message court sécurisé, et une opération de génération d'une bi-clé Ks-priv, Ks_pub, puis de transmission par le serveur à l'abonné de ladit clé publique Ks_pub chiffrée avec la clé publique Ku_pub de sous forme de message court.
 - 3 Procédé de transaction sécurisée selon la revendication 1 ou 2, caractérisé en ce que l'étape d'achat

10

25

d'application téléchargeable [MIDLETs] comporte une opération de transmission au serveur d'un fichier numérique par le canal MODEM et de calcul par l'équipement mobile émetteur de la commande d'un condendat (5) [HASH] qui est transmis au serveur sous une forme chiffrée par une fonction de chiffrement F(RES, Ku priv) avec la clé privée de l'abonné et une opération de l'intégrité la demande vérification de de d'authentification par l'émetteur de la demande par recalcul du condensat du fichier numérique reçoit sur le canal Modem et par comparaison avec le condensat déchiffré avec la clé publique Ku publique de l'utilisateur, précédemment enregistrée.

- 4 Procédé de transaction sécurisée selon la revendication 1, caractérisé en ce que l'étape de transmission d'une commande comporte une opération de préparation par le serveur (1) d'un fichier numérique correspondant à la commande et de transmission par le canal Modem ou sous forme de message court SMS à l'abonné, sous une forme signé par une fonction de signature F(Sign, Ks_pub) et de calcul d'un condensat transmis à l'abonné.
 - 5 Procédé de transaction sécurisée selon la revendication 1, caractérisé en ce que l'étape de protection des droits consiste à générer, par le serveur, d'une clé symétrique aléatoire lors du chargement d'un fichier, ladite clé servant à crypter certaines parties de la MIDLET.
- 6 Procédé de transaction sécurisée selon la 30 revendication 5, caractérisé en ce que l'application [MIDLET] est ensuite envoyée avec la clé symétrique cryptée par la clé publique du client, la clé symétrique étant ensuite décryptée dans la carte qui stocke un couple [MIDLETID, clé symétrique]

1/5

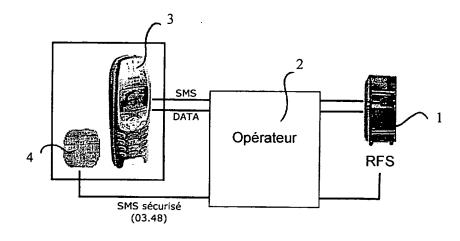
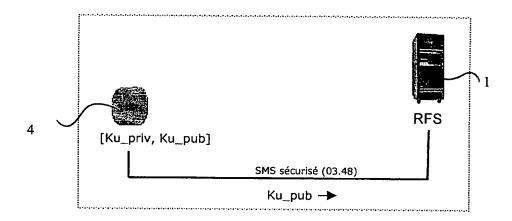


Figure 1



La carte génère les clés publique et privée et envoie la clé publique au RFS grâce à un SMS sécurisé

Figure 2

2/5

2831362

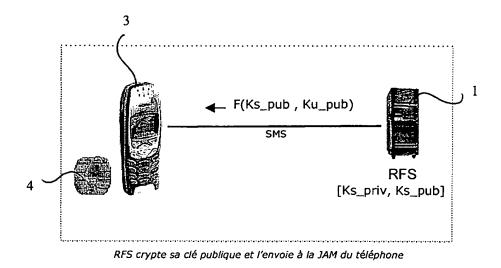
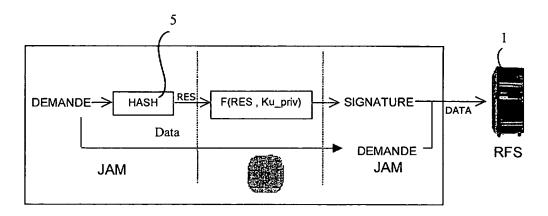


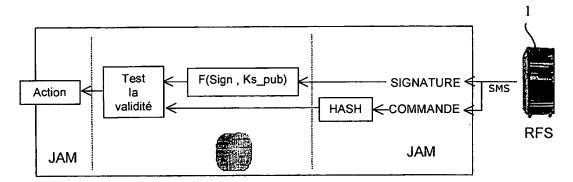
Figure 3



La JAM crée la demande puis génère un HASH. Ce HASH est crypté par la carte avec la clé privée de l'utilisateur. La demande est ensuite envoyée avec sa signature au serveur RFS

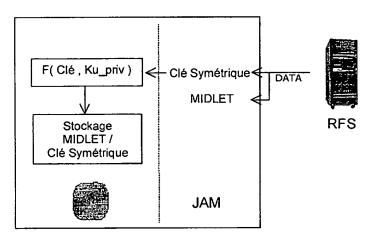
Figure 4

3/5



Le serveur envoie une commande signée. La puce décrypte la clé de HASH et compare au HASH généré par la JAM. Selon le résultat la JAM peut effectuer ou non la commande.

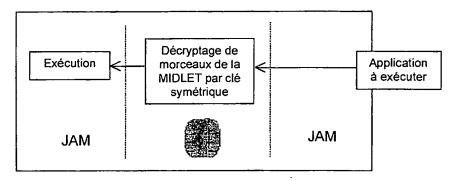
Figure 5



On envoie la MIDLET cryptée et la clé symétrique protégée par la clé asymétrique du client. La carte décrypte la clé symétrique qu'elle stocke en association avec une ID de la MIDLET

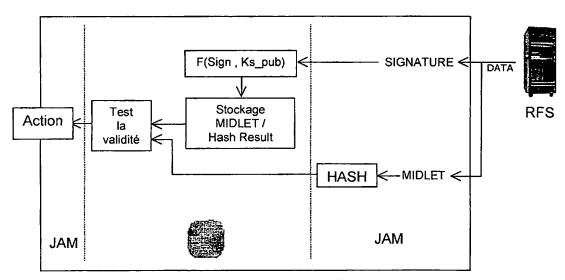
Figure 6

4/5



Lors d'une utilisation, la JAM demande a la carte de décrypter les parties cryptées de la MIDLET, puis elle exécute la MIDLET.

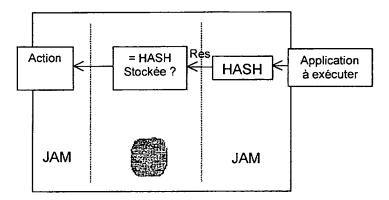
Figure 7



Au chargement le serveur envoie la MIDLET et sa signature. La carte décrypte la signature et sauvegarde le résultat de la fonction de HASH en association avec une ID de la MIDLET La carte vérifie ensuite la validité de la signature et communique le résultat à la JAM

Figure 8

5/5



Lors de l'utilisation de la MIDLET, la JAM calcule la fonction de HASH et demande à la carte de comparer le résultat avec la valeur stockée. Ce qui permet d'effectuer le lancement de l'application ou une autre action.

Figure 9

RÉPUBLIQUE FRANÇAISE



1

2831362

RAPPORT DE RECHERCHE **PRÉLIMINAIRE**

N° d'enregistrement national

FA 613399 FR 0113523

établi sur la base des demières revendications déposées avant le commencement de la recherche

	A PROPRIETE deposees av	ant le commencement de	na recricione	
DOCL	MENTS CONSIDÉRÉS COMM	E PERTINENTS	Revendication(s) concernée(s)	Classement attribué à l'invention par l'INPI
Catégorie	Citation du document avec indication, en ca des parties pertinentes	s de besoin,		
Y	EP 0 910 028 A (MATSUSHITA LTD) 21 avril 1999 (1999-0 * colonne 4, ligne 25 - 10 * colonne 81, ligne 55 - 0 23 *	1-6	H04L9/32 H04L9/30 G06F17/60 H04Q7/22	
Y	US 6 223 291 B1 (VOGLER DI 24 avril 2001 (2001-04-24) * figure 5 * * colonne 1, ligne 8 - lig * colonne 2, ligne 44 - light * colonne 3, ligne 15 - light * colonne 7, ligne 27 - light * colonne 8, ligne 3 - light) gne 15 * igne 52 * igne 28 * igne 42 *	1-6	
A	O'MAHONY ET AL.: "Electronic systems" 1997 , ARTECH HOUSE , BOS* * page 19 - page 61 *	• •		DOMAINES TECHNIQUES RECHERCHÉS (Int.CL.7) G07F
	Date	e d'achèvement de la recherche 2 juillet 2002	Von	Examinateur hoef, P
X : par Y : par aut A : arri O : div	CATÉGORIE DES DOCUMENTS CITÉS ticulièrement pertinent à lui seul liculièrement pertinent en combinaison avec un e document de la même catégorie ère-plan technologique ulgation non-écrite ument intercalaire	T : théorie ou princip E : document de bre à la date de dépô de dépôt ou qu'à D : cité dans la dem L : cité pour d'autres	le à la base de fi vet bénéficiant d it et qui n'a été p une date postéri ande raisons	nvention 'une date antérieure ublié qu'à cette date

ANNEXE AU RAPPORT DE RECHERCHE PRÉLIMINAIRE RELATIF A LA DEMANDE DE BREVET FRANÇAIS NO. FR 0113523 FA 613399

La présente annexe indique les membres de la famille de brevets relatifs aux documents brevets cités dans le rapport de recherche préliminaire visé ci-dessus.

Les dits membres sont contenus au fichier informatique de l'Office européen des brevets à la date d02-07-2002Les renseignements fournis sont donnés à titre indicatif et n'engagent pas la responsabilité de l'Office européen des brevets, ni de l'Administration française

Document brevet cité au rapport de recherche		Date de publication		Membre(s) de la famille de brevet(s)	Date de publication	
EP 0910028	A	21-04-1999	JP EP US CN WO	10198739 A 0910028 A1 6332133 B1 1212773 A 9821677 A1	31-07-1998 21-04-1999 18-12-2001 31-03-1999 22-05-1998	
US 6223291	B1	24-04-2001	AU CN EP WO	3498600 A 1345494 T 1166490 A1 0059149 A1	16-10-2000 17-04-2002 02-01-2002 05-10-2000	

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

☐ BLACK BORDERS
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
FADED TEXT OR DRAWING
BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
\square COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
Потнер.

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.